# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-016055

(43) Date of publication of application: 21.01.1992

(51)Int.CI.

H04N 1/21

(21)Application number : 02-118668

(71)Applicant: CANON INC

(22)Date of filing:

10.05.1990

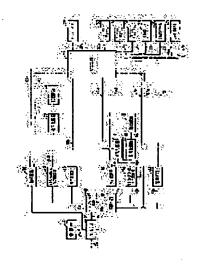
(72)Inventor: YOSHIDA TAKEHIRO

# (54) PICTURE COMMUNICATION EQUIPMENT

#### (57)Abstract:

PURPOSE: To send a transmission original surely without missing or duplicate transmission by allowing the user to designate number of sheets of the original to be sent, reading the picture in the case of picture reading and picture memory storage, counting number of sheets of the original stored in the memory and raising warning to the user when the counted number is dissident with the designated sheet number.

CONSTITUTION: The user enters number of sheets to be read, that is, number of sheets to be sent by using a ten—key of an operation section 28. A control circuit 42 checks number of sheets to be sent actually during the transmission. The original picture read by a read circuit 8 in the original storage processing is stored in a memory circuit 11 and checks number of sheets stored in the memory circuit 11 in this case. After the end of transmission or after the end of storage, the set read sheet number is compared with the sheet number actually sent or stored and when the result is dissident, a sheet number confirmation alarm is raised and the transit to the dialing in the storage processing is not implemented.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

の特許出願公開

#### 平4-16055 ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

®Int. Cl. <sup>5</sup>

識別記号

庁内整理番号

@公開 平成4年(1992)1月21日

H 04 N 1/21

8839-5C

寒杏黯求 未請求 讃求項の数 2 (全9頁)

画像通信装置 60発明の名称

> 頭 平2-118668 ②符

29出 顧 平2(1990)5月10日

吉 田 武 弘 分発明者

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 の出願人 キャノン株式会社

の代 理 人 弁理士 加 藤

## 1、発明の名称

節像通信装置

## 2. 特許請求の範囲

1) 送信すべき原稿の画像データを回緯接続前 に読み取って画像メモリに格納した後、画像メモ リ内の原稿画像データを指定された相手先に送信 する画像通信装置において、

送信すべき原稿の枚数をユーザに指定させる手

前記画像読取および画像メモリ格納の際に読取 り、メモリに格納された原稿の枚数を計数する手 EO > .

前記指定手段により指定された原稿の枚数と、 前記計数手段が計数した原稿の枚数を比較し、弱 響が不一致の場合ユーザに警告を発生する制御手 段を設けたことを特徴とする菌像過信装置。

2) 前記制御手段により原稿枚数の不一致が検 出された場合、原稿送信処理を中止することを特 徴とする請求項第1項に記載の國像通信装置。

## 3. 発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

本免明は随像通信装置、特に送信すべき原稿の 画像データを回線接続前に読み取って画像メモリ に格納した後、画像メモリ内の原稿画像データを 指定された相手先に送信する画像通信装置に関す るものである.

### 【従来の技術】

従来より、画像の送信もれをチエックするファ クシミリ装置が提案されていた。

これは、送信に先立ち、送信枚数を入力し、実 際に送信が行なわれた時、送信枚数をチェック し、入力枚数と送信枚数が異なる時に、アラーム を発生するものである。

## [発明が解決しようとする課題]

しかしながら、上記従来例では、ダイレクト送 信、すなわち、画像の読取と送信を回緯接続中に 行なう送信方式を前提にしており、メモリ送信、 同報送信などに対しては、このような送信もれの チェックを行なわないようにしている装置が多 61.

これは、メモリ送信、同報送信などの場合、回 線接続前に原稿をメモリに読みこむため、ユーザ の作業が迅速に済み、また、送信原稿枚数の確認 も読取の間にユーザが装置のそばで確認したほう が効率がよいと考えられたためであろう。

しかし、実際には、メモリ送信の場合であっても、読取状態を確認せずに自席に戻るようなユーザも多く、通信終了時のレポート出力をみて初めてページ欠落などが生じていることがわかり、相手局に電話で確認するなどの非効率的を強いられることもまれてはない。

本発明の課題は、以上の問題を解決し、送信モードにかかわらず、送信原稿を脱落や重送なく確実に送信できる関像通信装置を提供することにある。

[課題を解決するための手段]

以上の課題を解決するために、本発明においては、送信すべき原稿の國像データを回線接続前に 読み取って関像メモリに格納した後、國像メモリ

使用するため、その回線の端末に接続して電話交換網の接続制御を行なったり、データ通信路への切替えを行なったり、ループの保持を行なうNCU(網制御装置)である。信号線2ヵは電話回線である。

N C U 2 は信号線 4 2 a の信号を入力し、この信号レベルが「→」であれば電話回線を電話機例、すなわち信号線 2 a を信号線 2 b に接続する。また信号線 4 2 a の信号を入力し、この信号レベルが「1」であれば、電話回線をファクシミリ装置例、すなわち信号線 2 a を信号線 2 c に接続する。通常の状態では電話回線は電話機例に接続されている。

符号6は通信系の信号と受信系の信号を分離するハイブリッド回路である。すなわち信号線16 aの送信信号は信号線2cを通り、NCU2を介して電話回線に送出される。また相手側から送られてきた信号は、NCU2を介した後、信号線2cを通り、信号線6aに出力される。

符号8は読み取り回路であり、送信原稿より走

内の原稿画像データを指定された相手先に送信を記憶を記して、送信すべる手原稿の数と、送信が記憶を記して、送信が記憶を記して、送信が記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記憶を記した原稿の枚数を計数と、前記計数との投版を比較し、両者が不一段に整告を発生する制御手段を設けた構成を提用した。

[作用]

以上の構成によれば、メモリ送信の場合でも ユーザが入力した原稿枚数と実際に読取り、メモ リに格納した原稿枚数の不一致をユーザに警告す ることができる。

[実施例]

以下、図面に示す実施例に基づき、本発明を詳細に説明する。

第1図には、本発明によるファクシミリ装置の 実施例がプロック図として図示されている。

第1回において2は電話網をデータ通信などに

査方向1ライン分の画信号を類次読み取り、白黒の2値を表わす信号列を作成する。CCD(電荷結合素子)などの撮像素子と光学系で構成される。白、黒の2値化された信号列は、信号線8aに出力される。

符号 1 0 は信号線 8 a に出力されているデータを入力し、特号化 M H (モディファイドハフマン)符号化あるいは N M R (モディファイドリード)符号化したデータを信号線 1 0 a に出力する。

符号 1.1 は信号線 1.0 d に出力された符号化 データを格納するメモリ回路である。メモリ回路 1.1 に格納された信号は、信号線 1.1 a に出力される。メモリ回路 1.1 への格納、メモリ回路 1.1 からの出力は、信号線 4.2 b のポインタにより制 御される。

符号12は公知のCCITTを告V27ter (差動位相変調)あるいはV29(直交変調)に 基づいた変調を行なう変調器である。変調器12 は信号線42cに信号レベル「→」の信号が出力 されている時には信号線 1 0 a の信号を入力し、信号線 4 2 c に信号レベル「1」の信号が出力されている時には信号線 1 1 a の信号を入力し、変調を行ない、変調データを信号線 1 2 a に出力する。

符号14は公知のCCITT勧告V21に基づいた変調を行なう変調器である。変調器14は信号線42 dの手順信号を入力し、変調を行ない、変調データを信号線14 a に出力する。

符号 1 6 注信号線 1 2 a . 信号線 1 4 a . 信号線 4 1 a の信号を入力し、加算した結果を信号線 1 6 a に出力する。

符号18は公知のCCITT勧告V21に基づいた復調を行なう復調器である。復調器18は信号総6aの信号を入力し、V21復調を行ない、復調データを信号線18aに出力する。

符号20は公知のCCITT・勧告V27teェ(差動位相変質)あるいは、V29(直交変質)に基づいた復興を行なう復興器である。復興器 20は信号線6aの信号を入力し、復興を行な い、復闘データを信号線20gに出力する。

符号22は、信号線20aに出力されている復 調データを入力し、複合化MH(モディファイド ハフマン)復号化あるいはMR(モディファイド リード)復号化したデータを信号線22aに出力 する復号化回路である。

符号24は信号線22aに出力されている復号化されたデータを入力し、順次1ライン毎に記録を行なう記録回路である。

符号26は発呼回路である。発呼回路26は信号線421に発呼命令バルスが発生した時、信号線42eに出力されている情報を入力し、選択信号を信号線2bに出力する。

符号28は操作部であり、テンキー、ワンタッチャー、スタートキー、アルファベットキー、\*・#キーなどの公知の操作キーを有し、これらのキーが押下されると、その情報が信号線28aに出力される。

符号30はメモリ送信/同報ポタンであり、該 ポタンが押下されると信号線30aにパルスを発

生する。

符号32はメモリ送信/同報ランプであり、信号線42gに信号レベル「デ」の信号が出力されている時には、該ランプを消灯し、信号線42gに信号レベル「1」の信号が出力されている時には該ランプを点灯する。

符号34は読取枚数チエックポタンであり、該ポタンが押下されると、信号線34点にパルスを発生する。

符号36は読取枚数チェックランプであり、信号線42hに、信号レベル「♣」の信号が出力されている時には、該ランプを消灯し、信号線42hに信号レベル「1」の信号が出力されている時には、該ランプを点灯する。

3 8 は枚数確認アラーム発生回路であり、信号 線 4 2 i に、信号レベル「♪」の信号が出力され ている時には、アラームを発生せず、信号線 4 2 i に信号レベル「1」の信号が出力されている時 にはアラームを発生する。

符号40はセットした枚数と実際に読取った枚

飲が異なる時に、発呼する通知宛先を記録する回路である。通知宛先記憶回路40に電話番号を記憶するときには、信号線40aに電話番号を出力後、信号線42Jにライトパルスを発生する。また通知宛先記憶回路40に記憶されている電話番号が信号を読み出す時には、信号線42kにリードパルスが発生されると、記憶されている電話番号が信号線40aに出力される。

符号41は信号線42€ にパルスが発生した時 「統取枚数が異なっていました」という音声を信 号線41aに出力する音声回路である。

符号42はマイクロプロセッサなどからなる制御回路で、以下に示すような送信制御を行なうべく、上記各部を制御する。

ここでは、オペレータが、本発明の読み取り故 数チェックを行なう際の動作について以下に説明 する。

まず、ダイレクト送信、すなわち、個像の挑取 と送信を回緯接続中に行なう場合の動作について 説明する。

## 特開平4-16055(4)

この送信方式では、ユーザは、読み取り枚数チェックボタン34を押下し、読み取り枚数チェックランプ36を点灯させ、本発明の機能を動かせる。

そして、ユーザは読み取り枚数、すなわち送信 枚数を操作部28のテンキーから入力する。さら にスタートキーを押下し、読取り枚数、すなわち 送信枚数の入力を発了する。

さらに、操作部28のテンキーあるいは、ワンタッチダイヤルキー、あるいは短箱ダイヤルキー により、発呼を行なう。

送信動作中、制御回路42は実際に送信した枚数をチェックしていく。送信終了後、セットした読み取り枚数と、実際に送信した枚数を比較し、比較結果が異なる場合は、枚数確認アラーム38をならす。比較結果が同じ場合は、正常終了する。

次にメモリ送信、同報送信時など、送信原稿圏像をメモリに格納する場合の制御について説明する。

取られた原稿圏像がメモリ回路 1 1 に蓄積されるが、このときメモリ回路 1 1 に蓄積した枚数をチェックしていく。

そして全ての原稿の書稿終了後、セットした説取枚数と、実際に審積した枚数を比較し、比較結果が異なる場合は、枚数確認アラームをならし、発呼動作への移行を行なわない。

このメモリ回路 1 1 に蓄積された情報は通信番号を指定し、メモリ回路 1 1 から消すことも、また、出力することもできるようにしておく。 さらに、このメモリ回路 1 1 に蓄積された情報を通信番号を指定し、送信することもできる。

一方、蓄積枚数と銃取枚数の比較結果が同じ場合は、指定された相手先に発呼し、メモリ送信あるいは、指定された相手先に顧次、発呼し、同報送信を行なう。

次に第2図(A)~(C)を参照して第1図の 装置の動作につき説明する。第2図(A)~( C)は制御回路42の制御の流れを示しており、 図示の制御手順は制御回路42の制御プログラム この場合には、メモリ送信/同報ポタン3.0を押下し、メモリ送信/同報ランプ3.2を点灯させ、メモリ送信、同報送信を選択する。

次に、読取枚数チエックポタン36を押下し、 読取枚数チエックランプを点灯させ、本発明の機 能を働かせる。

そして読取枚数を操作部28のテンキーから入力し、その後スタートキーを押下し、読取枚数のセットを終了する。

送信相手局の指定は、操作部28のワンタッチ ダイヤルキー、短縮ダイヤルキー、テンキーによ り行なう。

ここで、複数相手先が入力された時は同報送信となる。一ケ所の相手先が入力された時は、メモリ送信となる。ここでテンキーからの気先指定は、1個所のみで、かつ最終宛先でなければならない。そしてスタートキー押下、あるいは、5秒以上キーが押下されないとき原稿の審積へ向かう。

原稿書積処理では、読み取り回路8により読み

と声てROM42rに格納される。

第2図(A)において、ステップS50は始めを表している。ステップS52においては、信号線42aに信号レベル「マ」の信号を出力し、NCU2のCM とリレーをオフ、すなわち、電話回線2aを電話機4側に接続する。

ステップS54においては信号線42gに信号 レベル「♥」の信号を出力し、メモリ送信/同報 ランプを消灯する。

ステップ S 5 6 においては、信号線 4 2 h に信号レベル「→」の信号を出力し、読取枚数チェックランプを消灯する。

ステップS58においては個号線42iに信号 レベル「♣」の信号を出力し、枚数確認アラーム を出力しない。

ステップS60においては、信号級42iに信号レベル「→」の信号を出力し、変質器12は信号線10aの信号を入力する。

ステップ S 6 2 においては、信号線 3 0 a の信号を入力し、メモリ送信/問報ポタンが押下され

たか否かが判断される。該ポタンが押下されると、ステップS64に進み、該ポタンが押下されないと、ステップS65に進む。

ステップ S 6 4 においては信号線 4 2 g に信号 レベル「1 」の信号を出力し、メモリ送信/同報 ランプを点灯する。

ステップS65においては、読取枚数の設定が行なわれたか否かが判断される。 すでに読取枚数の設定が行なわれていると、ステップS72に進み、行なわれていないとステップS66に進む。

ステップS66においては、信号線34aを入力し、読取枚数チェックボタンが押下されたか否かが判断される。該ボタンが押下されると、ステップS68に進み、該ボタンが押下されていないと、ステップS72に進む。

ステップS70においては、テンキーから入力 される読取枚数を記憶する。そしてスタートキー 押下を検出した時、説取枚数の入力を終了する。

ステップS72においては信号線28点の信号を入力し、テンキー、ワンタッチキー、短縮キーが押下されたか否かが判断される。押下されていないと、ステップS62に進み、押下されていると押下された電話番号情報を記憶する(ステップS74)。

ステップS78においては、タイマに5秒を セットする。

ステップ S 8 0 においては信号線 2 8 a の信号を入力し、デテンキー、ワンタッチキー、短縮

キーが押下されたか否かが判断される。押下されていないと、ステップS84に進み、押下されていると、押下された電話番号を順次記憶する(ステップS82)。この場合は、同報送信である。

ステップ S 8 4 においては信号線 2 8 a の信号を入力し、スタートキーが押下されたか否かが判断される。スタートキーが押下されると、ステップ S 8 8 に進み、スタートキーが押下されていないと、ステップ S 8 6 に進む。

ステップ S 8 6 においてはステップ S 7 8 でセットした 5 秒のタイマがタイムオーバーしたか否かが判断される。このタイマがタイムオーバーしていなければ、ステップ S 8 0 に進み、いっぽうタイマがタイムオーバーするとステップ S 8 8 に進む。

ステップS88においては読取枚数チェックラックンプが点灯しているか、すなわら、読み取り校のチェックを行なうか否かが判断される。読取枚数をチェックする、すなわち読取枚数ランプが点灯している時にはステップS90へ進む。また読取

枚数をチェックしない、すなわち、読取枚数ランプが点灯している時にはステップS106に進む。

ステップ S 9 O においては、実際に読取った枚 O 数をカウントするカウンタ、ページカウンタに \*\*をセットする。

ステップS92においては読み取り、そして、 符号化し、符号化データをメモリ回路へ格納す

ステップ 5 9 4 においては、1 ページの読み取りが終了したか否かが判断される。1 ページの読取りが終了すると、ステップ 5 9 6 に進み、ページカウンタを1 つインクリメントする。1 ページの読み取りが終了していないと、ステップ 5 9 2 に進む

ステップ S 9 8 においては、未読み取り 順稿 があるか否かが判断され、ある場合は、ステップ S 9 2 に進み、ない場合には、ステップ S 1 0 0 に進む。

ステップS100においては、スチップS70

において設定した徳取枚数と、ベージカウタの値 (実際に随取った原稿の枚数)が同じであるか否 かが判断される。同じである場合は、ステップ S 106に進み、指定された相手先に矩呼し、メモ リ送信あるいは、指定された相手先に順次発呼 し、同報送信を行なう。異なる場合には、ステッ プ S 102に進む。

ステップS102においては信号線42 i に信号レベル「1」の信号を出力し、枚数確認アラームを発生する。このアラームはステップS10 4 において何かのキーが押下された時、すなわちキーオペレータが気づいたときに、とめる。

第2図(C)のステップS108においては、 指定された相手先の電話番号を信号線42eに出 り 力後、信号線421に発光命令パルスを発生し、 発呼をする。

ステップS110においては、信号線42aに信号レベル「1」の信号を出力し、CMLリレーをオンとし、回線2aをファクシミリ装置倒に接続する。

に進む。異なる場合には、ステップS127で信号線42aに信号レベル「中」の信号を出力してNCU2のCMLリレーをオフとし回線を電話機4に接続した後、ステップS102に進む。

以上の実施例によれば、ユーザが入りにある。 な数には、メモリ回路11に格納された原稿の 比較結果が異なる場合、アラームを鳴らすことの 選択されていれば、ダイレクト送信時は、送信時は、 で後、アラームを発生し、オペレータにその が通知し、メモリに決取り情を を発生し、オペレータに を発生し、オペレータに を発生し、オペレータに を発生し、オペレータに を発生し、オペレータに を通知する が可能になった。

また、上記実施例においては、メモリ送信時は、前記比較結果が異なる場合、発呼を行なわないので、誤った情報を相手局に送信してしまう問題がない。

同報送信もメモリ送信の一種として考えることができ、この場合も同じ制御が可能となる。

なお、上記実施例においては、前記の原稿枚数

ステップS112は前手順を表している。

ステップSI14においては、実際に送信した 枚数をカウントするカウタ $\phi$ 、ページカウンタに  $\phi$ をセットする。

ステップS116は酉伝送を表している。

ステップS118においては、1ページの送信が終了したか否かが判断される。1ページの送信が終了すると、ステップS120に進み、ページカウンタを1つインクリメントする。1ページの送信が終了していないと、ステップS116に進む。

ステップS122においては、次原稿があるか 否かが判断される。次原稿がある場合には、ステップS128に進み、中間手順を行なう。次原稿が無い場合には、ステップS124に進み、後 手順を行なう。

ステップS126においては、ステップS70 においてセットした読取枚数とページカウンタの 値 (実際に送信した枚数)が同じであるか否かが判 断される。同じである場合には、ステップS52

の比較結果が異なる場合、指定された宛先に免呼 し、音声手段により、オペレータに通知しても良い

これにより、メモリ送信時は、読取り終了時に チェック機能を働かし、そして入力した読取り枚 数と、実際に読取った枚数が異なる時、発呼する 以前にその旨をオペレータに通知することが可能 になった。

## **表始例 9**

ユーザが挽取回路8にセットした続取枚数と、 実際に読取った枚数とが異なる場合、指定された 相手先に免呼し、そして相手がオフフックした 後、音戸手段により、その旨を通知してもよい。 たとえば「挽取枚数が異なっていました」と通知 してもよい。

これを実現するには、第2図(B)のステップ S100とステップS102の間に、以下の制御 を追加すればよい。

まず発呼する宛先を、通知宛先記憶回路40から入力し、この相手先電話番号を信号線42eに

# 特別平4-16055(7)

出力後、信号組42gに発呼パルスを発生し、発 呼を行なう。

そしてNCU2のCMLリレーをオンとしてファクシミリ装置を回線に接続し、相手が応答するのを確認後、信号線42点にパルスを発生し、たとえば「銃取枚数が異なっていました」という音声を発生し、その旨を本装置のユーザに通知する。

その後、NCU2のCMLリレーをオフとし、 電話回線を電話機4例に接続する。

これにより、ユーザは電話機 4 を用いた手動制御により相手局のオペレータと再送の打ち合せをしたり、あるいは送信処理を中断するなどの措置を課じることができる。

#### 「発明の効果」

以上から明らかなように、本発明によれば、送信すべき原稿の固像データを回線接続前に読み取って画像メモリに格納した後、顕像メモリ内の原稿画像データを指定された相手先に送信する画像通信装置において、送信すべき原稿の枚数を

#### 4. 図面の簡単な説明

第1 図は本発明によるファクシミリ装置の実施 例のプロック図、第2 図(A)~(C) は第1 図 の制御回路の送信制御手順を示したフローチャー ト図である。

1 -- N C U

4 -- 世話機

6 一ハイブリッド回路

8 … 読み取り回路

10 -- 符号化回路

I I … メモリ同島

12.14…変調器

18.20~復與器

22…復号化回路

2 4 … 紀錄回路

26 -- 免呼四路

28…オペレーション部

30 …メモリ遊信/同報ポタン

32 … メモリ送信/同報ランプ

3 4 … 読取枚数チエックポタン

36…抗取枚数チェックランプ

38 - 枚数確認アラーム

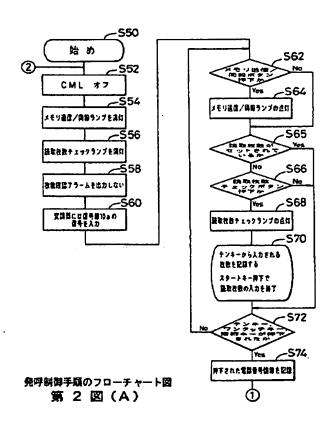
40一通知宛先記憶回路

41一音声因路

4 2 --- 制御回路

特許出職人 キヤノン株式会社 代理人 弁理士 加 藤 卓





# 特開平4-16055 (8)

